

02D0

PATENT 4

I hereby certify that on the date specified below, this correspondence is being deposited with the United States Postal Service as first-class mail in an envelope addressed to the Assistant Commissioner for Patents, Washington, DC 20231.

April 3, 2000
Date

Kristine K. Houston
Kristine K. Houston

IN THE UNITED STATES PATENT AND TRADEMARK OFFICE

Applicant : Pascal Moniot
Application No. : 09/523,572
Filed : March 10, 2000
For : DEVICE FOR ASSOCIATING INDEXES TO ADDRESSES
CHOSEN FROM A GREATER NUMBER THAN THE NUMBER
OF AVAILABLE INDEXES

Docket No. : 859063.463

Date : April 3, 2000

Assistant Commissioner for Patents
Washington, DC 20231

TRANSMITTAL OF PRIORITY DOCUMENT

Assistant Commissioner for Patents:

Enclosed is a certified copy of French Patent Application No. 99/03261, filed March 12, 1999, from which priority is claimed in the above-identified application.

Respectfully submitted,

Pascal Moniot

Seed Intellectual Property Law Group PLLC

E. Russell Tarleton

E. Russell Tarleton

Registration No. 31,800

ERT: kkh

Enclosures:

Postcard

French Application No. 99/03261

701 Fifth Avenue, Suite 6300
Seattle, Washington 98104-7092
Phone: (206) 622-4900
Fax: (206) 682-6031

U:\Kristine\O\ERT\859063\463\0007-prioritydoc.doc

THIS PAGE BLANK (USPTO)

SEED

Intellectual Property Law Group PLLC



701 Fifth Avenue, Suite 6300
Seattle WA 98104-7092 USA
Facsimile: (206) 682-6031
Telephone: (206) 622-4900
www.seedlaw.com

E. Russell Tarleton
russt@seedlaw.com

March 31, 2000

Ing. Mario Botti
Botti & Ferrari
Via Locatelli 5
20124 Milano
ITALY

Re: U.S. Patent Application No. 09/040,249
Applicant: Sergio Pelagalli and Marco Losi
Title: CONNECTION MATRIX FOR A
MICROCONTROLLER EMULATION CHIP
Filed: March 5, 1998
ST Reference: 96-AG-195
Your Reference: SGS271BUS/MAB/bm
Our Reference: 856063.530

Dear Ing. Botti:

We are pleased to advise you that an Issue Notification for the above-identified patent application has been received, copy enclosed, providing the following information:

Patent No.: 6,041,428
Issue Date: March 21, 2000

Copies of the patent have been ordered and will be sent to you in due course. If you have any questions regarding this matter, please do not hesitate to call.

Very truly yours,
Seed Intellectual Property Law Group PLLC

A handwritten signature in cursive script, reading "E. Russell Tarleton".

E. Russell Tarleton

ERT:rb

Enclosure:

Copy of Issue Notification

U:\Float\rsb\letters\issuenotification\856063.530.doc

THIS PAGE BLANK (USPTO)

ISSUE NOTIFICATION

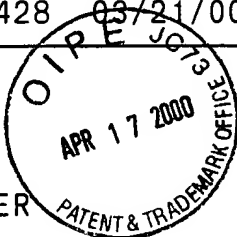


2B/ERT
UNITED STATES DEPARTMENT OF COMMERCE

Patent and Trademark Office
ASSISTANT SECRETARY AND COMMISSIONER
OF PATENTS AND TRADEMARKS
Washington, D.C. 20231

APPLICATION NUMBER	PATENT NUMBER	ISSUE DATE	ATTORNEY DOCKET NO.
09/040,249	6041428	03/21/00	856063.530

1428
DAVID V CARLSON
SEED AND BERRY
6300 COLUMBIA CENTER
701 FIFTH AVENUE
SEATTLE WA 98104-7092



7707

96-AG-195
SGS271/BS/MAB/bm

RECEIVED
MAR 20 2000
51/16
32400
INTELLECTUAL PROPERTY
LAW OFFICE PLLC

APPLICANT(S) SERGIO PELAGALLI, CORSICO ITALY; MARCO LOSI, MILANO
ITALY

THIS PAGE BLANK (USFTO)

BREVET D'INVENTION

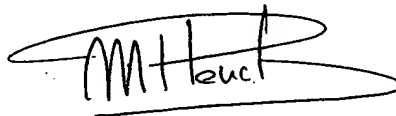
CERTIFICAT D'UTILITÉ - CERTIFICAT D'ADDITION

COPIE OFFICIELLE

Le Directeur général de l'Institut national de la propriété industrielle certifie que le document ci-annexé est la copie certifiée conforme d'une demande de titre de propriété industrielle déposée à l'Institut.

Fait à Paris, le **17 MARS 2000**

Pour le Directeur général de l'Institut
national de la propriété industrielle
Le Chef du Département des brevets



Martine PLANCHE

THIS PAGE BLANK (USPTO)

REQUÊTE EN DÉLIVRANCE

Confirmation d'un dépôt par télécopie ☐

Cet imprimé est à remplir à l'encre noire en lettres capitales

Réservé à l'INPI

DATE DE REMISE DES PIÈCES

12 MARS 1999

N° D'ENREGISTREMENT NATIONAL

99 03261

DÉPARTEMENT DE DÉPÔT

DATE DE DÉPÔT

D.R.O.R.

12 MARS 1999

1

NOM ET ADRESSE DU DEMANDEUR OU DU MANDATAIRE
À QUI LA CORRESPONDANCE DOIT ÊTRE ADRESSÉE

Cabinet Michel de Beaumont
1 rue Champollion
38000 Grenoble

n° du pouvoir permanent

références du correspondant

téléphone

B4177

04 76 51 84 51

date

2 DEMANDE Nature du titre de propriété Industrielle

☒ brevet d'invention

☐ demande divisionnaire

demande initiale

☐ certificat d'utilité

☐ transformation d'une demande de brevet européen

☐ brevet d'invention

☐ certificat d'utilité n°

Établissement du rapport de recherche

☐ différé

☒ immédiat

Le demandeur, personne physique, requiert le paiement échelonné de la redevance

☐ oui

☒ non

Titre de l'invention (200 caractères maximum)

DISPOSITIF D'ASSOCIATION D'INDEX À DES ADRESSES CHOISIES PARMI UN NOMBRE DE VALEURS PLUS GRAND QUE LE NOMBRE D'INDEX DISPONIBLES

3 DEMANDEUR(S)

n° SIREN

code APE-NAF

Nom et prénoms (souligner le nom patronymique) ou dénomination

STMicroelectronics SA

Forme juridique

Société anonyme

Nationalité(s)

Française

Adresse(s) complète(s)

7, Avenue Galliéni 94250 GENTILLY

Pays

FRANCE

4 INVENTEUR(S) Les inventeurs sont les demandeurs

☐ oui

☒ non

En cas d'insuffisance de place, poursuivre sur papier libre

☐

Si la réponse est non, fournir une désignation séparée

5 RÉDUCTION DU TAUX DES REDEVANCES

☐ requise pour la 1ère fois

☐ requise antérieurement au dépôt ; joindre copie de la décision d'admission

6 DÉCLARATION DE PRIORITÉ OU REQUÊTE DU BÉNÉFICE DE LA DATE DE DÉPÔT D'UNE DEMANDE ANTÉRIEURE

pays d'origine

numéro

date de dépôt

nature de la demande

7 DIVISIONS antérieures à la présente demande n°

date

n°

date

8 SIGNATURE DU DEMANDEUR OU DU MANDATAIRE

(nom et qualité du signataire - n° d'inscription)

Michel de Beaumont
Mandataire n°92-1016

SIGNATURE DU PRÉPOSÉ À LA RÉCEPTION

D.R.O.R.
[Signature]

SIGNATURE APRES ENREGISTREMENT DE LA DEMANDE A L'INPI

[Signature]



BREVET D'INVENTION, CERTIFICAT D'UTILITÉ

DÉSIGNATION DE L'INVENTEUR

(si le demandeur n'est pas l'inventeur ou l'unique inventeur)

DIVISION ADMINISTRATIVE DES BREVETS

26 bis, rue de Saint Pétersbourg
75800 Paris Cedex 08
Téléphone : 01 53 04 53 04 Télécopie : 01 42 93 59 30

N° D'ENREGISTREMENT NATIONAL

990 3261

TITRE DE L'INVENTION :

DISPOSITIF D'ASSOCIATION D'INDEX À DES ADRESSES CHOISIES PARMIS UN NOMBRE DE VALEURS
PLUS GRAND QUE LE NOMBRE D'INDEX DISPONIBLES

LE(S) SOUSSIGNÉ(S)

CABINET MICHEL DE BEAUMONT
1 rue Champollion
38000 Grenoble

DÉSIGNE(NT) EN TANT QU'INVENTEUR(S) (indiquer nom, prénoms, adresse et souligner le nom patronymique) :

Pascal Moniot, 153 Chemin des Vergers, Cedex 33B 38190 BERNIN, FRANCE

12 MARS 1999 INPI GRENOBLE

NOTA : A titre exceptionnel, le nom de l'inventeur peut être suivi de celui de la société à laquelle il appartient (société d'appartenance) lorsque celle-ci est différente de la société déposante ou titulaire.

Date et signature(s) du (des) demandeur(s) ou du mandataire
Le 11 mars 1999
B4177

Michel de Beaumont
Mandataire n°92-1016

**DISPOSITIF D'ASSOCIATION D'INDEX À DES ADRESSES CHOISIES PARMI UN
NOMBRE DE VALEURS PLUS GRAND QUE LE NOMBRE D'INDEX DISPONIBLES**

La présente invention concerne une interface multipro-
tocolos permettant d'établir plusieurs connexions entre un ou
plusieurs réseaux ATM et des réseaux de nature différente, tels
que des réseaux Ethernet. L'invention concerne plus spécifique-
5 ment un dispositif de tri d'adresses ATM (appelées adresses
VP/VC) destiné à identifier si une adresse VP/VC contenue dans un
paquet arrivant par le réseau ATM est destinée à l'interface,
c'est-à-dire si l'adresse VP/VC correspond à une connexion qui a
été ouverte dans l'interface.

10 La figure 1 illustre schématiquement une interface mul-
tiprotocolos 10 servant à relier plusieurs réseaux Ethernet 12 à
plusieurs réseaux ATM 14. La connexion entre l'interface 10 et
les plusieurs réseaux ATM 14 s'effectue généralement par l'inter-
médiaire d'un multiplexeur-démultiplexeur 16 relié par une seule
15 liaison série L (généralement UTOPIA 2) à l'interface 10.

Chaque paquet ou cellule de données transmis sur un
réseau ATM contient une adresse VP/VC identifiant le destinataire
du paquet. Étant donné que l'on multiplexe des paquets provenant
de plusieurs réseaux ATM sur la liaison unique L reliant le
20 circuit 16 à l'interface 10, on doit identifier à quelle liaison
physique correspondent les paquets. Pour cela, l'interface 10

ajoute aux adresses VP/VC des paquets transmis sur la liaison L des bits supplémentaires permettant d'identifier la liaison physique.

La figure 2 symbolise une telle adresse A d'un paquet transmis sur la liaison L. Cette adresse contient un champ VC (connexion virtuelle) de 16 bits suivi d'un premier champ VP (chemin virtuel) de 8 bits et d'un deuxième champ VP de 4 bits. Ces trois champs constituent les adresses VP/VC normales. On ajoute à ces champs un champ P de suffisamment de bits pour identifier toutes les liaisons physiques aux réseaux ATM. Par exemple, ce champ P contient 4 bits permettant d'identifier 16 liaisons différentes.

Une liaison ATM peut être de type UNI ("User-Network Interface" ou interface utilisateur-réseau) pour laquelle le nombre de connexions est limité à 2^{24} . Par conséquent, les adresses utilisées sur un réseau UNI sont de 24 bits et utilisent le champ VC et le premier champ VP de 8 bits de la figure 2. Une liaison ATM peut également être de type NNI ("Network-Network Interface" ou interface réseau-réseau). Dans ce cas, le nombre de connexions possibles est multiplié par 16 par rapport à un réseau UNI. En conséquence, les adresses VP/VC utilisées sur une telle liaison exploitent les deux champs VP de la figure 2 et permettent d'identifier jusqu'à 2^{28} connexions.

Par ailleurs, l'interface multiprotocoles 10 est prévue pour gérer un nombre de connexions nettement inférieur au nombre de connexions possibles sur un réseau ATM. Par exemple, elle peut être prévue pour gérer $2^{10} = 1024$ connexions. Un problème qui se pose dans une telle interface est d'associer à chacune des connexions ouvertes dans l'interface des paquets ATM entrants qui lui sont destinés. En effet, une adresse A (c'est-à-dire une adresse VP/VC augmentée des bits P nécessaires à identifier la liaison physique) peut avoir l'une quelconque de 2^{32} valeurs (dans l'exemple susmentionné avec 16 liaisons physiques), alors que le nombre de connexions actives est au plus égal à 1024 dans l'exemple. Ainsi,

il faut trouver une solution pour associer 1024 adresses choisies parmi 2^{32} à 1024 connexions actives dans l'interface.

Une première solution immédiate consiste à utiliser une table à 1024 entrées correspondant aux connexions possibles dans l'interface et à inscrire dans cette table les adresses A associées aux connexions actives. Alors, lorsque l'on reçoit un paquet, on en extrait l'adresse A et on parcourt la table jusqu'à la rencontrer. Si on ne rencontre pas l'adresse A dans la table, le paquet correspondant n'était pas destiné à l'interface et il est ignoré.

Cette solution requiert le parcours en moyenne de 512 emplacements de la table pour chaque paquet destiné à l'interface. Si un paquet n'est pas destiné à l'interface, les 1024 emplacements sont systématiquement parcourus pour rien. Ainsi, cette solution est trop coûteuse en temps de calcul.

Une autre solution consiste à utiliser une mémoire associative de 1024 emplacements dans laquelle on inscrit successivement les adresses A associées aux connexions actives dans l'interface. A la réception d'un paquet, son adresse A est extraite et comparée en parallèle à toutes les entrées de la table laquelle table fournit alors un index de 10 bits associé à l'adresse, si cette adresse est présente dans la table. Cette solution est toutefois trop coûteuse en matériel (elle nécessite 1024 comparateurs de 32 bits et 1024 registres de 42 bits).

Un objet de la présente invention est de prévoir un dispositif d'association d'adresses particulièrement efficace en termes de rapidité et de coût matériel.

Pour atteindre cet objet, la présente invention prévoit un dispositif d'association d'index à des adresses choisies parmi un nombre de valeurs plus grand que le nombre d'index disponibles, comprenant une mémoire contenant des index et des mots de vérification respectifs correspondant à des bits prédéterminés des adresses associées aux index ; un circuit de compactage recevant une adresse courante et supprimant dans cette adresse des bits déterminés par un motif tel que les bits supprimés correspondent à des bits des mots de vérification, l'adresse

compactée fournie par le circuit de compactage servant à sélectionner en lecture un emplacement de la mémoire ; et un comparateur indiquant que l'adresse courante correspond à l'emplacement mémoire sélectionné si les bits du mot de vérification de l'emplacement sélectionné sont égaux aux bits correspondants de l'adresse courante.

Selon un mode de réalisation de la présente invention, le dispositif comprend un circuit de masquage qui, selon un masque prédéterminé, annule des bits autres que ceux supprimés par le circuit de compactage, qui correspondent également à des bits des mots de vérification.

Selon un mode de réalisation de la présente invention, les emplacements de la mémoire contiennent, chacun, un bit de validation indiquant si l'emplacement est occupé ou non.

Selon un mode de réalisation de la présente invention, les adresses sont des adresses de réseau ATM, les index identifiant des connexions du dispositif à un ou plusieurs réseaux ATM.

Selon un mode de réalisation de la présente invention, les adresses fournies par le circuit de compactage ont une taille de 16 bits, les index ont une taille de 10 bits, et les mots de vérification correspondent aux 20 bits de poids fort des adresses ATM.

Selon un mode de réalisation de la présente invention, le dispositif est prévu pour être connecté à 16 réseaux ATM, les adresses fournies au dispositif ayant 4 bits de poids fort permettant d'identifier les réseaux ATM correspondants.

Ces objets, caractéristiques et avantages, ainsi que d'autres de la présente invention seront exposés en détail dans la description suivante de modes de réalisation particuliers faite à titre non-limitatif en relation avec les figures jointes parmi lesquelles :

la figure 1, précédemment décrite, représente schématiquement une interface multiprotocoles connectée entre des réseaux ATM et des réseaux Ethernet ;

la figure 2, précédemment décrite, représente la structure d'une adresse ATM, qui a été augmentée d'une adresse d'identification de liaison physique ; et

la figure 3 représente schématiquement un mode de réalisation de dispositif d'association d'adresses selon la présente invention.

Un dispositif d'association d'adresses selon l'invention utilise une négociation qui s'effectue classiquement entre l'interface et un réseau ATM lors d'une phase d'initialisation. Cette négociation s'effectue sur trois connexions spéciales qui sont en permanence actives, appelées signalisation, métasignalisation et multidiffusion. Les adresses de ces connexions sont prédéfinies et sont identiques quel que soit le type de réseau.

Lors de la négociation, qui s'effectue à chaque ouverture de connexion en utilisant la connexion de signalisation, le réseau ATM fournit à l'interface des adresses VP/VC. En fonction de ces adresses, l'interface détermine une règle de calcul des adresses qu'elle utilisera effectivement pour les connexions qui seront créées. L'interface n'accepte une adresse VP/VC que si elle n'entre pas en collision avec l'adresse d'une connexion active dans l'interface. En cas de collision, l'interface refuse l'adresse et le réseau en propose une autre.

La règle de calcul d'adresses établie par l'interface consiste à fixer des bits prédéterminés des adresses VP/VC qui pourront être utilisés par l'interface pour identifier ses connexions. En règle générale, ces bits spécifiques sont les huit bits de poids faible des adresses VP/VC et quatre autres bits arbitraires. Par ailleurs, comme on l'a précédemment indiqué, l'interface doit pouvoir gérer des connexions à plusieurs réseaux ATM, par exemple 16, sur lesquelles on peut utiliser des mêmes adresses VP/VC. Les adresses VP/VC des différents réseaux sont différenciées par les numéros des liens physiques correspondants, codés sur quatre bits dans l'exemple.

En conséquence, l'interface dispose de 16 bits sur 32 pour identifier ses connexions. Etant donné que l'interface, dans

l'exemple, gère au plus $2^{10} = 1024$ connexions, les 16 bits sus-mentionnés suffisent à identifier toutes ces connexions.

La figure 3 représente schématiquement un mode de réalisation de dispositif selon l'invention pour identifier si une
 5 adresse A de 32 bits correspond à une connexion active identifiée par un index de 10 bits.

Le dispositif comprend une zone mémoire 30 qui est avantageusement une ressource partagée par différents processus actifs dans l'interface. Il s'agit, par exemple, d'une mémoire de
 10 type SDRAM qui est organisée en mots de 32 bits.

La zone mémoire 30 comporte 2^{16} mots consécutifs de 32 bits. Chacun de ces mots est susceptible d'être associé à une connexion active. Etant donné que le nombre maximal de connexions est 1024, au plus 1024 emplacements parmi 2^{16} sont utilisés dans
 15 la zone mémoire 30. Ce taux d'inoccupation est en fait peu gênant, car on peut utiliser une mémoire standard dont le prix par bit est particulièrement bas.

Chaque mot de la zone 30 est susceptible de contenir un index de 10 bits d'identification d'une connexion, un bit de validation indiquant que l'emplacement est utilisé ou non par une
 20 connexion, et finalement un mot de vérification de 20 bits qui, dans le présent exemple, sont les 20 bits de poids fort de l'adresse VP/VC de la connexion associée à l'emplacement. Les emplacements sont sélectionnés en écriture ou en lecture d'une
 25 manière spécifique décrite ci-après.

Une adresse A présentée au dispositif, de 32 bits dans l'exemple, subit un masquage en 35. Le masquage consiste à effectuer une opération ET bit à bit avec un masque stocké dans un registre 37. L'adresse masquée, de 32 bits, subit un compactage en 39
 30 selon un motif stocké dans un registre 41. Le compactage consiste à ramener la taille de l'adresse à 16 bits en éliminant des bits indiqués par le motif 41. A l'adresse de 16 bits ainsi générée, on ajoute une adresse de base en 43 afin de sélectionner un emplacement dans la zone mémoire 30, l'adresse de base étant
 35 l'adresse du premier emplacement de la zone 30.

Il y a autant de registres 37 et 41 que de liens physiques, 16 dans l'exemple.

Comme on l'a précédemment indiqué, à l'issue de la négociation effectuée avec les réseaux ATM au démarrage de l'interface, cette dernière établit une règle de calcul déterminant que des bits prédéterminés servent à différencier les connexions possibles dans l'interface, les bits restants étant arbitraires. Le rôle du circuit de compactage 39 est de ne conserver dans les adresses A que les bits servant à différencier les connexions dans l'interface.

Généralement, le motif 41 est fixe pendant toute la durée de fonctionnement de l'interface. Il peut néanmoins, dans certains cas, être modifié en cours de fonctionnement. Alors, toutes les connexions en cours sont fermées, car on ne pourra plus les identifier.

Le masquage effectué en 35 sert seulement dans certains cas où le nombre de bits que peut utiliser l'interface pour identifier les connexions est plus restreint que le nombre de bits restant après compactage. Dans une telle situation, le masque 37 est choisi pour annuler dans l'adresse A des bits qui ne sont pas supprimés par le compactage.

A la création d'une nouvelle connexion par l'interface, le réseau ATM concerné attribue une adresse VP/VC à la connexion, cette adresse VP/VC étant augmentée des 4 bits d'identification du réseau ATM pour constituer l'adresse A. Cette adresse A est appliquée au dispositif de la figure 3 tandis que la mémoire 30 est sélectionnée en écriture. L'adresse compactée finalement fournie à la mémoire 30 sélectionne un emplacement dans lequel est inscrit l'index de la nouvelle connexion, un bit de validation à 1, et un mot de vérification dont le rôle sera compris ci-après.

Désormais, à chaque fois que la même adresse A est présentée au dispositif, cette adresse sélectionne le même emplacement de la zone mémoire 30. Néanmoins, il existe une famille d'adresses A qui sélectionnent toutes le même emplace-

ment. En effet, ce sera le cas pour toutes les adresses A dont les bits conservés par le circuit de compactage 39 sont égaux et qui diffèrent seulement par les bits supprimés, étant donné que ces adresses produiront toutes la même adresse compactée. Le mot
 5 de vérification inscrit dans les emplacements de la zone mémoire 30 sert à éviter cette ambiguïté.

De façon générale, le mot de vérification contient, parmi les bits de l'adresse attribuée à la connexion, tous les bits qui sont supprimés par le compactage 39 et annulés par
 10 le masquage 35. Si on considère seulement le compactage, ce mot de vérification contient en théorie 16 bits dans l'exemple choisi.

Ainsi, comme cela est représenté, de l'adresse A présentée au dispositif, on dérive les bits qui sont supprimés par
 15 le compactage, lesquels bits sont comparés en 45 aux bits du mot de vérification lu dans l'emplacement sélectionné. En cas d'égalité, l'adresse A correspond à la connexion de l'emplacement sélectionné et l'index mémorisé dans cet emplacement identifie la connexion.

Bien entendu, il faut que l'emplacement corresponde à
 20 une connexion active, ce qui est indiqué par le bit de validation. Ainsi, finalement, une porte ET 47 recevant la sortie du comparateur 45 et le bit de validation indique si l'adresse A correspond effectivement à une connexion active dans l'interface.

En pratique, pour simplifier la structure du dispositif, les mots de vérification stockés dans la zone mémoire 30
 25 sont les 20 bits de poids fort des adresses VP/VC attribuées. Ce choix requiert que les 8 bits de poids faible des adresses VP/VC ne soient jamais supprimés ou masqués. Or c'est généralement le
 30 cas. Les 4 bits restants qui ne sont pas supprimés ou masqués sont des bits arbitraires parmi les 20 bits de poids fort.

Les bits permettant d'identifier les liaisons physiques à des réseaux ATM ne sont pas supprimés par le circuit de compactage.

On remarquera que les emplacements de la zone mémoire 30 sont généralement de trente deux bits, ce qui suffit à stocker un index de 10 bits, un bit de validation, et les 20 bits des mots de vérification.

- 5 A la fermeture d'une connexion, l'interface annule le bit de validation dans l'emplacement correspondant de la zone mémoire 30.

REVENDEICATIONS

1. Dispositif d'association d'index à des adresses choisies parmi un nombre de valeurs plus grand que le nombre d'index disponibles, caractérisé en ce qu'il comprend :

• une mémoire (30) contenant des index et des mots de vérification respectifs correspondant à des bits prédéterminés des adresses associées aux index ;

• un circuit de compactage (39) recevant une adresse courante (A) et supprimant dans cette adresse des bits déterminés par un motif (41) tel que les bits supprimés correspondent à des bits des mots de vérification, l'adresse compactée fournie par le circuit de compactage servant à sélectionner en lecture un emplacement de la mémoire ; et

• un comparateur (45) indiquant que l'adresse courante correspond à l'emplacement mémoire sélectionné si les bits du mot de vérification de l'emplacement sélectionné sont égaux aux bits correspondants de l'adresse courante.

2. Dispositif selon la revendication 1, caractérisé en ce qu'il comprend un circuit de masquage (35) qui, selon un masque prédéterminé (37), annule des bits autres que ceux supprimés par le circuit de compactage, qui correspondent également à des bits des mots de vérification.

3. Dispositif selon la revendication 1, caractérisé en ce que les emplacements de la mémoire contiennent, chacun, un bit de validation indiquant si l'emplacement est occupé ou non.

4. Dispositif selon la revendication 1, caractérisé en ce que les adresses sont des adresses de réseau ATM, les index identifiant des connexions du dispositif à un ou plusieurs réseaux ATM.

5. Dispositif selon la revendication 4, caractérisé en ce que les adresses fournies par le circuit de compactage ont une taille de 16 bits, les index ont une taille de 10 bits, et les mots de vérification correspondent aux 20 bits de poids fort des adresses ATM.

6. Dispositif selon la revendication 5, caractérisé en ce qu'il prévu pour être connecté à 16 réseaux ATM, les adresses fournies au dispositif ayant 4 bits de poids fort permettant d'identifier les réseaux ATM correspondants.

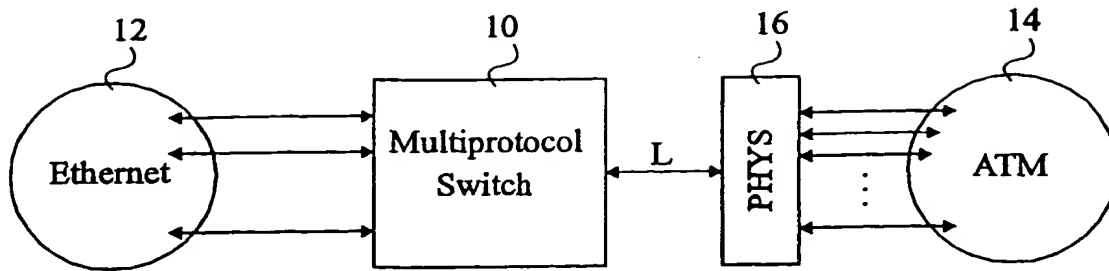


Fig 1

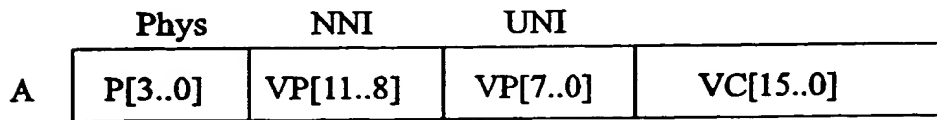


Fig 2

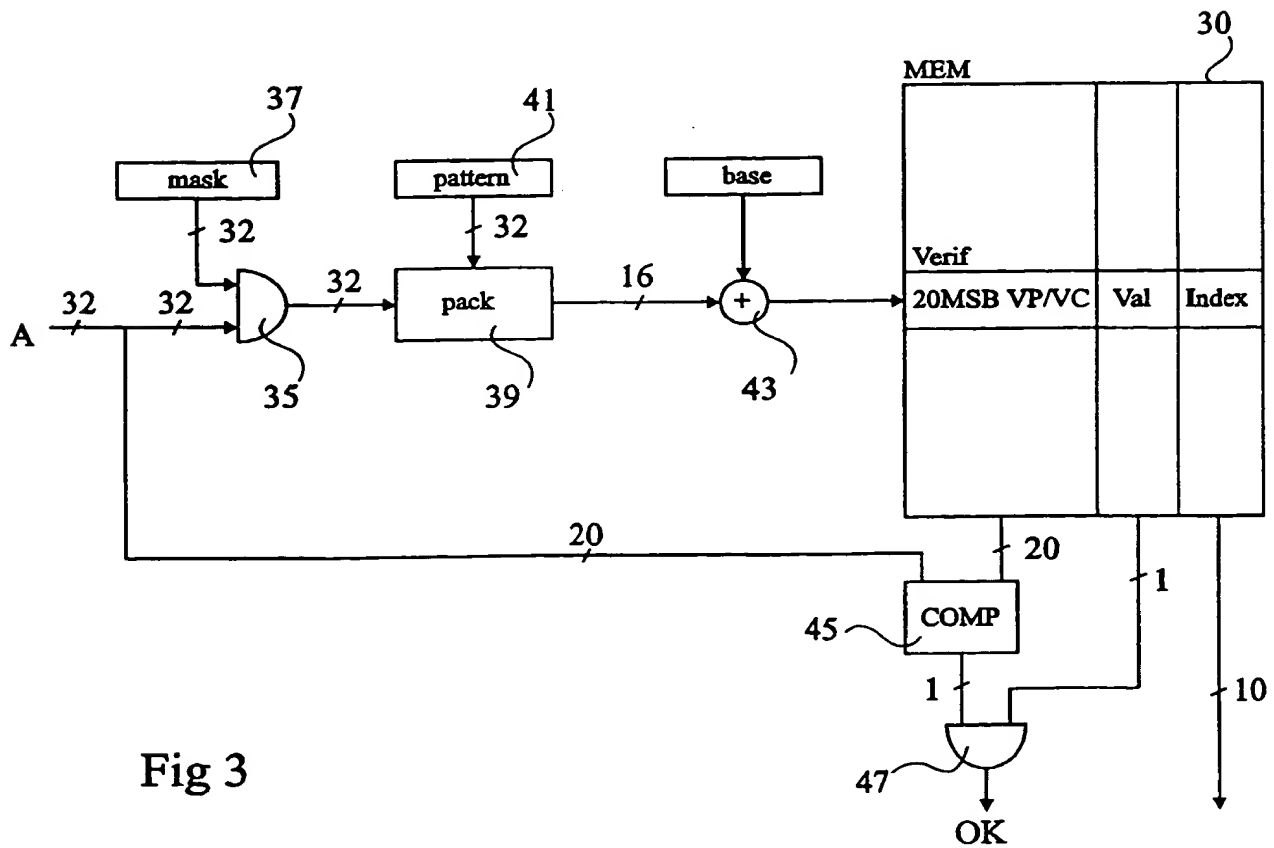


Fig 3